

This Page Is Inserted by IFW Operations
and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

**As rescanning documents *will not* correct images,
please do not report the images to the
Image Problems Mailbox.**

THIS PAGE BLANK (USPTO)

19 RÉPUBLIQUE FRANÇAISE
INSTITUT NATIONAL
DE LA PROPRIÉTÉ INDUSTRIELLE
PARIS

11 N° de publication :
(à n'utiliser que pour les commandes de reproduction)

2 757 970

21 N° d'enregistrement national : 96 16212

51 Int Cl⁶ : G 06 F 9/45, G 06 F 9/34 // G 06 K 19/073

12

DEMANDE DE BREVET D'INVENTION

A1

22 Date de dépôt : 30.12.96.

30 Priorité :

71 Demandeur(s) : GEMPLUS SOCIETE EN
COMMANDITE PAR ACTIONS — FR.

④ Date de la mise à disposition du public de la demande : 03.07.98 Bulletin 98/27.

56) Liste des documents cités dans le rapport de recherche préliminaire : Se reporter à la fin du présent fascicule.

60 Références à d'autres documents nationaux apparentés :

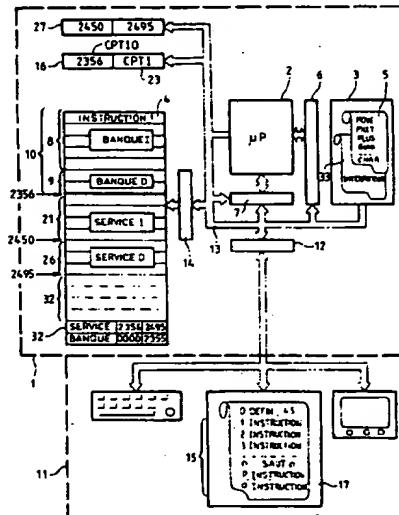
72 Inventeur(s) : BIGET PATRICK, GEORGE PATRICK,
LECOMTE SYLVAIN, PARADINAS PIERRE et
VANDEWALLE JEAN JACQUES.

73 Titulaire(s) : .

74 Mandataire : CABINET BALLOT SCHMIT.

54) PROCEDE DE CHARGEMENT D'UN PROGRAMME D'UTILISATION DANS UN SUPPORT A PUCE.

57 Pour résoudre des problèmes de coexistence (BANQUE, SERVICE) de divers programmes dans une même carte à puce on prévoit de munir le système d'exploitation (5) de la puce (1) de cette carte, d'un programme (CHAR) de chargement qui transforme tout programme (15) d'utilisation, de façon à ce que les instructions et les données de ce programme d'application soient affectés d'adresses absolues (2356), utilisables directement dans le circuit intégré, et correspondant aux adresses réelles dans une mémoire (4) de données de ce circuit intégré. On montre qu'en agissant ainsi, on permet à la fois la cohabitation et l'indépendance des programmes d'utilisation chargés dans les puces.



FR 2757 970 - A1



PROCEDE DE CHARGEMENT D'UN PROGRAMME D'UTILISATION DANS
UN SUPPORT A PUCE.

La présente invention a pour objet un procédé de chargement d'un programme d'utilisation dans un support portable à puce. Elle est applicable en particulier dans le domaine des cartes à puce. Elle concerne plus 5 particulièrement les situations dans lesquelles on veut faire co-exister dans une mémoire d'une carte à puce plusieurs applications de types différents. On appelle application la suite des opérations effectuées tant à l'intérieur d'une carte à puce que dans un lecteur avec 10 lequel cette carte est en relation et qui conduisent à la satisfaction d'un besoin exprimé par un utilisateur porteur de la carte. Ces opérations comportent des traitements électroniques à l'intérieur des circuits de la carte et du lecteur, et des actions, éventuellement 15 mécaniques, sur des périphériques auxquels le lecteur est relié. Une application comporte donc, enregistré dans la mémoire de la carte, un programme d'utilisation de cette carte à cette fin, ce programme comportant un ensemble d'instructions.

20 Une carte à puce comporte dans sa structure générale un micro-processeur en relation avec une mémoire programme, une ou des mémoires de données et une interface de communication avec le monde extérieur. Dans le but de rendre l'utilisation d'une carte à puce 25 plus pratique il a été envisagé de faire co-exister sur une même carte plusieurs programmes d'utilisation. Par exemple, un programme d'utilisation bancaire et un programme d'utilisation de réservation de voiture. Les deux prestataires de service responsables de ces 30 programmes d'utilisation, une banque et un organisme

bancaire, vont en général ne rien avoir en commun, étant totalement indépendants l'un et l'autre. Ils peuvent même ignorer que des cartes à puce portées par leurs clients sont munies de programmes d'utilisation des services d'un autre prestataire.

Le problème posé par ce type de partage de ressources de la carte à puce par plusieurs applications est fondamentalement le respect de l'intégrité, par un des programmes d'utilisation, des données et des instructions d'un autre programme d'utilisation.

Pour résoudre le problème de la co-existence, il a été envisagé plusieurs solutions qui reposent toutes dans leur principe sur l'intervention d'une autorité supérieure, par exemple l'entreprise qui fabrique les cartes. Dans ce cas plusieurs solutions sont envisageables.

Par exemple, les fabricants de circuits intégrés, qui fabriquent les circuits intégrés à encaisser dans les cartes peuvent être investis de cette autorité. Autrement, le circuit intégré fabriqué peut être totalement nu, ou peut ne comporter dans sa mémoire programme qu'un ensemble élémentaire d'instructions destinées à le faire fonctionner. Cet ensemble d'instructions élémentaires est le système d'exploitation du circuit intégré. Ce système d'exploitation peut lui-même être programmé à l'intérieur du circuit intégré, soit directement à la fabrication (dans ce cas il est programmé le plus généralement par masque), ou par exemple au cours d'une opération de test.

Dans une autre façon de faire, le système d'exploitation peut être installé dans le circuit intégré par une entreprise qui met à la disposition

d'un prestataire de service un lot de cartes avec un système d'exploitation et des programmes d'utilisation adaptés aux exigences de ce prestataire de service. Dans ce dernier cas, la solution retenue pour faire co-exister différentes applications sur un même circuit intégré, dans une même carte à puce, et de concevoir à chaque fois un système d'exploitation spécial afin que plusieurs applications de type différent, mais connues à l'avance, puissent être mémorisées dans la carte et que les applications ne puissent retentir les unes sur les autres sans l'accord des prestataires de service concernés.

Cette solution présente l'inconvénient que l'entreprise qui la met en oeuvre doit connaître dès le départ toutes les utilisations qui vont être faites avec les cartes qu'elle met à la disposition des prestataires de service. Ceci empêche donc toute évolution. L'autre inconvénient présenté par cette méthode et qu'elle repose sur la confiance à faire par les différents prestataires de service à la société qui met en oeuvre le système d'exploitation et les programmes d'application dans les circuits intégrés des cartes. Les applications pouvant comporter des actions sensibles pour ces prestataires de service, cette confiance est difficile à obtenir ou à contrôler.

En plus de ce problème d'évolution des applications, il se présente la difficulté que la mémorisation de programmes d'utilisation dans la mémoire du circuit intégré de la carte à puce ne peut se faire qu'en désignant dans ces programmes des adresses absolues des zones mémoires disponibles dans cette carte. C'est-à-dire qu'il serait nécessaire de divulguer toute la structure du circuit intégré de la carte, notamment divulguer les adresses où sont

stockées les secrets de la carte, ses clefs privées de chiffrement, si on voulait que quiconque puisse enregistrer ses propres programmes d'utilisation dans une carte à puce.

5 L'invention a pour objet de remédier à ce problème en mettant en oeuvre, dans le système d'exploitation du circuit intégré, une macro instruction de chargement dont les caractéristiques consistent d'une part à calculer des adresses absolues où doivent être rangées les instructions du programme d'utilisation à partir 10 d'une adresse de départ connue, à modifier le programme d'utilisation en conséquence et à enregistrer les instructions de ce programme à ces adresses calculées.

15 Selon l'invention, le programme d'utilisation du circuit intégré comporte d'autre part une définition d'un espace mémoire de données qui sera nécessaire pour la mise en oeuvre de cette utilisation. Dans l'invention, la macro instruction de chargement lit alors cette définition présente dans ce programme 20 d'utilisation (généralement en tête de ce programme), et réserve en mémoire de données une place nécessaire pour stocker les données correspondantes. Au cours du chargement, la macro instruction de chargement de l'invention effectue, de préférence, aussi en plus une 25 mise à jour d'une zone mémoire représentative de l'occupation en mémoire du programme d'utilisation relatif à cette application. Cette zone mémoire peut comprendre par exemple un descripteur de fichiers.

30 L'invention concerne en conséquence un procédé de chargement dans une puce électronique, portée par un support portable à puce et comprenant un microprocesseur et une mémoire, d'un programme d'utilisation de ce support à puce, ce programme comportant des instructions dans lequel,

- on munit la puce d'un système d'exploitation comportant notamment un programme de chargement en mémoire, ce système d'exploitation commandant le fonctionnement du microprocesseur et de la mémoire,

5 - on enregistre dans la mémoire, au moyen du programme de chargement en mémoire, le programme d'utilisation

caractérisé en ce que

10 - on définit dans le programme d'utilisation, une quantité de place nécessaire en mémoire de la puce pour contenir des données à utiliser par ce programme d'utilisation,

15 - on fait calculer par ce programme de chargement en mémoire, au moment de ce chargement, des adresses absolues pour enregistrer en mémoire des données utilisées dans le programme d'utilisation et les instructions de ce programme d'utilisation,

20 - on modifie en conséquence ce programme d'utilisation, et

25 - on fait enregistrer par ce programme de chargement les données et les instructions présentes dans le programme d'utilisation à ces adresses absolues calculées.

30 Un autre problème inhérent aux cartes à puce est de donner aux prestataires de service la possibilité de programmer de nouvelles applications, ou de modifier leurs applications, sans avoir à connaître le fonctionnement du système d'exploitation de l'invention. Il est alors prévu dans l'invention de munir le circuit intégré de la carte d'un programme interpréteur de commande. Un tel programme interpréteur de commande est capable de faire exécuter par le microprocesseur du circuit intégré des instructions en un langage évolué (symbolique) et lues dans une mémoire

programme, en les interprétant au vol, c'est-à-dire en les transformant en instructions exécutables par le micro-processeur. Ces instructions exécutables peuvent alors être chargées telles qu'elles dans le registre 5 d'instructions de ce micro-processeur.

Dans ces conditions, les seules contraintes qui pèsent sur les prestataires de service sont de munir leurs programmes d'utilisation, premièrement d'une définition de l'espace nécessaire pour les données, et 10 d'autre part d'utiliser un programme en langage évolué communément utilisé dans le domaine informatique. Par exemple, ce programme en langage évolué peut être un programme en langage C, FORTH, FORTRAN ou COBOL ou autre. Le cas échéant, la macro instruction de 15 chargement pourra être capable de reconnaître au préalable le langage évolué utilisé de façon à orienter convenablement l'interprétation des commandes. Un interpréteur différent correspond alors aux différents types de langage.

20 L'invention a donc pour objet dans ce but, un procédé comme le précédent caractérisé en ce que

- on munit la puce d'un système d'exploitation comportant un programme 33 interpréteur de commande,

- on enregistre dans la mémoire de la puce, au moyen du programme de chargement en mémoire, un programme 15 d'utilisation du support à puce comportant des instructions écrites dans un langage évolué, non directement exécutables par le microprocesseur, dans le but de faire exécuter par le microprocesseur des 25 instructions interprétées résultant de ces instructions non directement exécutables après leur avoir fait subir une interprétation par le programme interpréteur de commande,

- on fait calculer par le programme de chargement

en mémoire, au moment de cet enregistrement, des adresses pour enregistrer en mémoire de la puce les instructions du programme en langage évolué,

5 - on modifie les instructions en langage évolué en fonction de ce calcul,

- on enregistre ces instructions en langage évolué dans la mémoire à des adresses absolues calculées par ce programme de chargement.

10 L'invention sera mieux comprise à la lecture de la description qui suit, et à l'examen des figures qui l'accompagnent. Celles-ci ne sont données qu'à titre indicatif et nullement limitatif de l'invention. Les figures montrent:

15 - figure 1: une structure de circuit intégré pour un support électronique apte à mettre en oeuvre le procédé de l'invention ;

- figure 2: un organigramme montrant la suite des opérations de chargement selon le procédé de l'invention ;

20 - figures 3a à 3c: un exemple, schématique, d'un programme écrit en langage évolué, et avec un adressage relatif, et les différentes transformations qu'il subit avant son enregistrement dans la mémoire du circuit intégré ;

25 - figure 4: une description de la syntaxe de certaines instructions utilisables dans un tel programme.

30 La figure 1 montre la structure d'un circuit intégré pour un support portable apte à mettre en oeuvre le procédé de l'invention. Une puce électronique 1 est portée par un support portable non représenté. Dans un exemple, le support portable est une carte à puce. La puce 1 comporte un micro-processeur 2 et une mémoire. Dans l'exemple, la mémoire est ici une mémoire

double. Elle comporte une première mémoire 3 destinée à mémoriser un système d'exploitation circuit intégré. La mémoire 3 est de préférence une mémoire non programmable, par exemple programmée par masque ou éventuellement programmable puis verrouillée après sa programmation pour ne plus l'être par la suite. Elle est de type non volatile, ses cellules mémoires pouvant être des cellules de type EPROM ou bien EEPROM. Une autre partie 4 de la mémoire, est du type programmable et effaçable à volonté, de préférence elle est du type EEPROM. Elle est aussi non volatile. Le prestataire de service peut y inclure tous les programmes d'utilisation qu'il veut afin que le circuit intégré 1 puisse effectuer toutes applications désirées pour son compte.

Le système d'exploitation enregistré dans la mémoire 3, comporte au moins un premier ensemble d'instructions 5, de type connu. Par exemple, ces instructions sont des instructions, MOVE, MULT, PLUS ou GOTO, dont le but est, une fois chargée dans un registre d'instructions 6 du processeur 2, de provoquer le transfert de données (ou d'instructions) dans un registre de données 7 du micro-processeur 2, en vue de leur traitement par ce dernier. Le fonctionnement, de type connu, de ce système est le suivant. Au moment du lancement d'un programme d'utilisation, contenu par exemple dans une partie 8 de la mémoire 4, une instruction lue dans cette partie provoque le chargement d'une instruction du système d'exploitation 5 dans le registre 6 (dans certains cas elle provoque le chargement successif de plusieurs des instructions du système d'exploitation). En même temps sont chargées dans le registre de données 7 du microprocesseur, les données utiles. Les données sont par exemple prélevées

5 dans une partie 9 de la mémoire 4. Puis ces données sont traitées par le microprocesseur 2, le résultat se retrouvant dans le registre 7 (par exemple). Les parties 8 et 9 ensemble, forment une zone 10 de la mémoire 4 réservée à l'application concernée. Dans l'exemple montré, l'application est schématiquement une application de type bancaire. Elle peut par exemple correspondre à un scénario de visualisation de solde de compte bancaire sur un écran d'un lecteur.

10 Dans l'état de la technique, la mise en place des instructions de l'application bancaire et des données relatives à cette application dans les zones 8 et 9 respectivement de la mémoire 4, est provoquée par un système externe 11, qui prend la main sur le circuit intégré 1 par l'intermédiaire d'une interface 12 de communication du circuit intégré 1 avec le monde extérieur. L'interface 12, ainsi que tous les circuits du circuit intégré sont reliés entre eux par un bus 13 qui, pour simplifier, sera utile à la transmission des 15 adresses, des données, et des commandes.

20 Le pilotage d'un circuit 14 d'écriture dans la mémoire 4 peut ainsi être mené depuis l'extérieur, par le circuit 11. Il est nécessaire de piloter le circuit 14 d'écriture avec des désignations d'adresses 25 absolues. En effet, par exemple, la première instruction INSTRUCTION 1, doit être stockée à l'adresse 0000 de la mémoire 4. Dans l'état de la technique, le circuit 14 agit sous le contrôle du circuit 11 par l'intermédiaire de l'interface 12. Le circuit 11, et donc ceux qui le commandent devaient 30 être investis de la connaissance nécessaire, et de la confiance à leur faire, pour mener à bien cet enregistrement.

Dans l'invention pour éviter des actions

intempestives d'un circuit 11, notamment dans le cas où on veut mettre plusieurs types d'utilisation dans la zone 4, on s'interdit de stocker des instructions dans la zone 8 sous le contrôle d'un circuit externe 11.

5 Pour arriver au résultat, dans l'invention on munit le système d'exploitation 5 d'une macro instruction de chargement, spécifique, ici symboliquement représentée par une instruction CHAR de ce système d'exploitation. L'instruction CHAR a pour objet d'enregistrer dans la 10 mémoire 4 les instructions d'un programme 15 d'utilisation, ainsi que de résERVER la place nécessaire en mémoire pour les données utilisées, par le programme 15.

15 On va décrire maintenant ces deux opérations, étant entendu qu'elles peuvent se faire dans un ordre indifférent du moment qu'il est prévu à l'avance. En pratique, le programme 15 et les définitions de données utilisées sont présentés à l'interface 12 sous la forme d'un fichier 17 que l'instruction CHAR consulte. Dans 20 l'invention, au moyen d'un compteur 16 qui compte les instructions déjà enregistrées, on mémorise une adresse CPTIO initiale, montrant qu'elle est la première adresse d'instruction disponible pour un nouveau programme.

25 Le chargement se produit alors de la façon suivante. Figure 2, le microprocesseur 2 en exécution de l'instruction CHAR va lire, étape 18, au travers de l'interface 12, la première instruction du programme 15, celle dont le rang est 1. L'instruction CHAR 30 affecte alors, étape 19, à cette instruction de rang 1 une adresse absolue égale à CPTI. Au début du chargement l'adresse CPTI est une adresse initiale CPTIO. Dans un exemple tout à fait arbitraire, l'adresse CPTIO est 2356 dans la mémoire 4. Au cours

d'une étape 20 suivante de l'instruction CHAR, cette instruction de rang 1, est enregistrée dans la mémoire 4 dans la zone 21 à l'adresse voulue: 2356. l'affectation évoquée comporte donc le calcul de l'adresse absolue. Cette affectation peut comporter la modification du programme pour faire figurer en tête de l'instruction (ou en queue) l'adresse absolue où elle doit être enregistrée. Au moment de cet enregistrement l'instruction CHAR lit cette adresse absolue et 10 enregistre l'instruction à l'adresse correspondante. Par une étape de test 21, l'instruction CHAR vérifie ensuite que l'instruction du programme 15 (qui vient d'être enregistrée) était la dernière à enregistrer. Comme ce n'est pas le cas ici, à une étape 22 le 15 contenu du compteur 16 est incrémenté de manière à ce qu'une zone 23 du compteur 16 comporte maintenant une valeur courante CPTI augmenté (dans un exemple égale à 2357). Puis l'instruction CHAR provoque le retour à l'étape 18 afin de lire une instruction suivante dans 20 le programme 15, l'instruction de rang 2, et de l'enregistrer à l'adresse 2357. Ainsi de suite toutes les instructions sont enregistrées.

Un programme comme le programme 15 comporte normalement des instructions de saut. Ainsi qu'on l'a 25 montré dans le programme 15, il est prévu une instruction de rang n provoquant un saut à l'instruction de rang p. Une instruction de saut est normalement une instruction de type IF ou GOTO. On emploie aussi quelquefois le terme d'instruction de 30 branchement. Le rang p est ici la destination de l'instruction de rang n. S'agissant d'un programme en langage évolué de type connu, l'instruction CHAR comporte alors un test 24 pour savoir si l'instruction de rang n qui est à enregistrer est une instruction

comportant un saut ou non. Jusqu'à présent cela n'avait pas été le cas. C'est par contre le cas pour l'instruction de rang n.

5 Au cours d'une étape 25, la destination p (indication relative) est remplacée par une destination absolue (une adresse absolue en mémoire). Cette adresse absolue est égale à l'état du compteur d'instructions initiales CPTIO additionné à la valeur p. Au cours de 10 l'instruction 25, après avoir calculé l'adresse de destination absolue, l'instruction CHAR modifie l'instruction de rang n pour la transformer en une instruction dans laquelle la destination n'est plus p (destination relative) mais la nouvelle destination absolue. Par la suite, à l'étape 20 de l'instruction 15 CHAR, on enregistre l'instruction de rang n à l'adresse CPTIO+n-1 dans la zone 21. Ainsi de suite le programme se déroule, jusqu'à l'enregistrement des q instructions du programme 15.

20 Dans le cas où la suite des rangs 1, 2, 3, n, p, q des instructions du programme 16 comporteraient des trous, il peut être prévu par l'instruction CHAR, 25 premièrement, de combler ces trous (calculer un adressage relatif continu), et deuxièmement de modifier une première fois, en cas de saut, les adresses de destinations p pour tenir compte d'une séquence continue. Dans ce cas p serait remplacé par p' (correspondant à des rangs évoluant continûment) et l'étape 25 d'instruction CHAR s'appliquerait à la valeur p'.

30 Pour la réservation en mémoire des données, on peut agir de deux façons. D'une première façon, représentée sur les figures 3a à 3c des variables resul, index, temp, nain du programme 15 sont détectées lors d'une première lecture du programme 15. Une adresse ordonnée

5 @ donnée: 0 à @ donnée: 3, leur est alors petit à petit attribuée. Ces adresses ordonnées relatives sont ensuite transformées en des adresses absolues (avec un même mécanisme que pour les instructions). Le programme 15 est alors modifié pour remplacer ces adresses relatives ordonnées par des adresses absolues, ici de 2450 à 2495. Ceci est apparent sur les figures 3a à 3c.

10 D'une autre façon, le programme 15 comportera, une instruction DEFIN de définition comportant comme argument associé, la quantité de place nécessaire en mémoire. Par exemple ici, le programme 15 débute par l'instruction de rang 0, DEFIN assortie de l'argument 45. Avec cette instruction de rang 0, l'instruction CHAR sait qu'il faut réservé dans la mémoire de 15 données 4, une zone 26, pour y stocker les données à utiliser par le programme 15. Ceci permet d'utiliser, le cas échéant, une facilité de stockage en longueur variable du système d'exploitation 5.

20 Dans les deux cas, dans l'invention, on utilise un deuxième compteur 27, pour contenir d'une part, l'adresse de départ disponible dans la mémoire 4 pour y stocker les données et d'autre part une adresse finale tenant compte du nombre de variables utilisées dans le programme 15, ou de l'argument (ici 45) indiqué dans 25 l'ordre DEFIN. La place réservée en mémoire est intermédiaire entre ces deux adresses. On verra par la suite comment les compteurs 16 et 27 peuvent être aménagés différemment. L'explication donnée ici est une explication cherchant à faire comprendre le procédé de 30 l'invention.

Dans un exemple préféré, les zones 21 et 26 de la mémoire sont contigües: leurs adresses se suivent. L'adresse de départ, contenant la valeur CPTIO du compteur 16, et l'adresse finale du compteur 27

déterminent l'occupation totale en mémoire. Dans ces conditions, le début du compteur des adresses de données 27, peut être calculé par l'instruction CHAR au cours d'une étape 28 initiale. Ainsi, avec un test 5 analogue au test 22, on aura montré qu'on est passé par la dernière instruction de rang q: on sait combien il y a d'instructions, on peut attribuer aux données des adresses CPTD0 et suivantes commençant à CPTI0+q et suivantes.

10 L'organigramme de la figure 2 est optionnel, on peut faire différemment comme on le comprendra par la suite. Dans un exemple, où le programme 15 comporte 94 instructions, q=94, l'adresse de départ du compteur de données CPTD0 sera l'adresse 2450 correspondant à l'addition de l'adresse de départ du compteur CPTI0 et du nombre d'instructions mémorisées. Au cours d'une 15 étape 29, l'instruction CHAR lit ensuite l'instruction de rang 0, si elle existe, et réserve en mémoire la place de la zone 26, jusqu'à l'adresse 2495. Puis on 20 modifie avec l'instruction CHAR, à l'étape 30, les instructions du programme pour y inscrire les adresses absolues nécessaires: les adresses de saut (l'adresse 2358 pour l'instruction de rang 6 BNZE rangée elle-même à l'adresse 2362), et les adresses en mémoire de là où 25 sont stockées les valeurs des variables utilisées dans le programme.

Les figures 3a à 3c montrent une explication du programme en vue de son enregistrement dans la mémoire 4. Dans un premier temps, figure 3b, les variables 30 évoquées sont remplacées par des adresses ordonnées relatives dont l'ordre correspond à l'ordre d'apparition des variables dans le programme.

En pratique, l'instruction CHAR transforme le programme 15 montré sur la figure 3a en un programme 15

montré sur la figure 3c. Il peut être plus judicieux de faire la réservation de données d'abord, d'affecter aux données et aux variables des adresses absolues dans la mémoire de donnée 26 et d'affecter ensuite leur place aux instructions dans la mémoire 4.

Une fois que le programme 15 a été chargé dans les zones 21 et 26 de la mémoire 4, l'instruction CHAR enregistre à une étape 31 un descripteur dans une zone 32, de la mémoire 4. Le descripteur en zone 32 concerne le nom de l'application, ici il s'agira par exemple de l'application SERVICE. Il concerne aussi les adresses absolues de départ, 2356, et d'arrivée, 2495, où sont stockées toutes les instructions et données du programme. L'avantage de stocker les instructions dans la zone 21 à des adresses de rangs inférieurs à ceux des données de la zone 26, est que le programme peut commencer directement à l'adresse 2356. A la reconnaissance du nom de l'application SERVICE, le descripteur en zone 32 renseigne le système d'exploitation sur le fait que le programme concerné commence à l'adresse 2356.

Telles que les instructions sont indiquées dans le programme 15, et sur les figures 3a à 3c, elles correspondent, selon un mode préféré de l'invention, à un langage évolué, symbolique, lui-même renvoyant à des instructions exécutables par le micro-processeur. Par exemple, MOVE a pour objet de copier la valeur qui est donnée dans le deuxième argument à l'adresse qui est indiquée dans le premier argument. L'instruction MULT a pour objet de multiplier le contenu stocké à l'adresse du deuxième argument de cette instruction par le contenu stocké à l'adresse du premier argument et de mettre le tout à l'adresse du premier argument. La figure 4 rappelle ces particularités. On y remarque

notamment que l'instruction BNZE est l'instruction de saut.

Normalement, un tel programme est compilé avant son enregistrement dans la mémoire 4. La compilation a pour objet de transformer chaque instruction MOVE, MULT ou autres, qui sont des macro instructions, en des suites de micro instructions directement exécutables par le microprocesseur 2. Ces suites de micro instructions ont bien entendu pour objet d'accomplir la fonction de la macro instruction, mais aussi d'organiser toutes les lectures en mémoire 3 et 4, tous les transferts sur le bus 13, toutes les libérations de registre 7 utiles, etc....

Dans l'invention pour faciliter le travail des prestataires de service, on ne leur impose pas de compiler leur programme ni bien sûr d'écrire le programme 15 en langage machine exécutable par le processeur 2.

Plutôt que de stocker les instructions en langage directement exécutable par le micro-processeur 2, donc des instructions chargeables telles quelles dans le registre d'instructions 6 de ce micro-processeur, on préfère demander aux prestataires de service de programmer leurs programmes 15 dans un langage évolué. Avec des instructions du type de celles vues dans la figure 4.

Dans ce cas, on munit par ailleurs le système d'exploitation enregistré dans la mémoire 3 d'un interpréteur 33 de commande qui est capable de transformer chacune des macro-instructions MOVE MULT PLUS, etc.. en une suite de micro-instructions directement exécutables par le microprocesseur 2.

Dans l'invention l'instruction CHAR est une des instructions chargées dans le système d'exploitation 5.

Le programme interpréteur de commande 32, comporte alors une séquence de micro-instructions correspondant à cette instruction CHAR.

5 Les micro instructions sont celles évoquées par les étapes 18 à 31. Au moment de la mise en oeuvre d'une application, une instruction (en langage évolué) prélevée dans la zone 21 renvoie alors à une macro-instruction à interpréter par le programme interpréteur 33.

10 Au cours de l'application, on utilise chaque fois le descripteur d'application pour vérifier que les adresses sur lesquelles le programme engagé agit sont des adresses contenues entre les limites indiquées par le descripteur en zone 32.

15 De préférence, le système d'exploitation ainsi que le programme interpréteur 33, lorsqu'on choisit d'en mettre un en oeuvre, sont enregistrés dans la mémoire 3 de type non programmable au moment de la fabrication du circuit intégré 1. De cette façon, ces parties de programme ne peuvent pas être modifiées par des applications chargées, dans la mémoire 4 par exemple.

20 On a décrit les compteurs 16 et 27 avec notamment des registres. Il est cependant possible de remplacer ces compteurs par des instructions de type comptage, exécutées par le micro-processeur 2, et accompagnant l'instruction CHAR. Ces instructions de comptage auraient notamment pour objet de passer en revue les descripteurs déjà présent dans la mémoire. Ces compteurs peuvent néanmoins avoir également une allure 25 physique. Ainsi, la mémorisation des valeurs de départ des compteurs 16 et 27 peut être remplacée par une lecture du dernier descripteur 32. Lorsque plusieurs applications sont enregistrées dans la mémoire 4, il y a plusieurs descripteurs. Le dernier inscrit est trouvé.

en lisant la mémoire à l'envers: c'est le dernier emplacement utilisé avant un emplacement vide.

REVENDICATIONS

- 1 - Procédé de chargement dans une puce (1) électronique, portée par un support à puce et comprenant un microprocesseur (2) et une mémoire (3, 4), d'un programme (15) d'utilisation de ce support à puce, ce programme comportant des instructions dans lequel
- 5 - on munit la puce d'un système d'exploitation (5) comportant notamment un programme (CHAR) de chargement en mémoire, ce système d'exploitation commandant le fonctionnement du microprocesseur et de la mémoire,
- 10 - on enregistre (20) dans la mémoire, au moyen du programme de chargement en mémoire, le programme (15) d'utilisation
- 15 - caractérisé en ce que
- 15 - on définit (DEFIN, résul, temp, index...), dans le programme d'utilisation, une quantité de place nécessaire en mémoire (4) de la puce pour contenir des données à utiliser par ce programme d'utilisation,
- 20 - on fait calculer par ce programme de chargement en mémoire, au moment de ce chargement, des adresses absolues pour enregistrer en mémoire des données utilisées dans le programme d'utilisation et les instructions de ce programme d'utilisation,
- 25 - on modifie en conséquence ce programme d'utilisation, et
- 30 - on fait enregistrer par ce programme de chargement les données et les instructions présentes dans le programme d'utilisation à ces adresses absolues calculées.
- 2 - Procédé selon la revendication 1 caractérisé en ce que on fait enregistrer par le programme de

chargement un descripteur (32) des limites adresses absolues calculées où ces instructions et ces données se trouvent.

3 - Procédé selon l'une des revendications 1 ou 2,
5 caractérisé en ce que

- on teste si une instruction à charger est une instruction de saut, et, si c'est le cas,

- on calcule une adresse absolue pour la destination du saut,

10 - on modifie, dans cette instruction, la destination de saut en remplaçant cette destination par l'adresse absolue de saut calculée, et

- on enregistre l'instruction de saut modifiée.

4 - Procédé selon l'une des revendications 1 à 3,
15 caractérisé en ce que

- on calcule les places en mémoire en fonction de la place disponible dans cette mémoire.

5 - Procédé selon l'une des revendications 1 à 4,
caractérisé en ce que

20 - on charge les données et les instructions du programme dans des zones contigües de la mémoire, et

- on enregistre dans une zone descripteur de la mémoire les limites d'adresses de ces zones contigües et affectées à cette utilisation.

25 - Procédé selon l'une des revendications 1 à 5,
caractérisé en ce que

- on munit la puce d'un système d'exploitation comportant un programme (33) interpréteur de commande,

30 - on enregistre dans la mémoire de la puce, au moyen du programme de chargement en mémoire, un programme (15) d'utilisation du support à puce comportant des instructions écrites dans un langage évolué, non directement exécutables par le microprocesseur, dans le but de faire exécuter par le

microprocesseur des instructions interprétées résultant de ces instructions non directement exécutables après leur avoir fait subir une interprétation par le programme interpréteur de commande,

5 - on fait calculer par le programme de chargement en mémoire, au moment de cet enregistrement, des adresses pour enregistrer en mémoire de la puce les instructions du programme en langage évolué,

10 - on modifie les instructions en langage évolué en fonction de ce calcul,

- on enregistre ces instructions en langage évolué dans la mémoire à des adresses absolues calculées par ce programme de chargement.

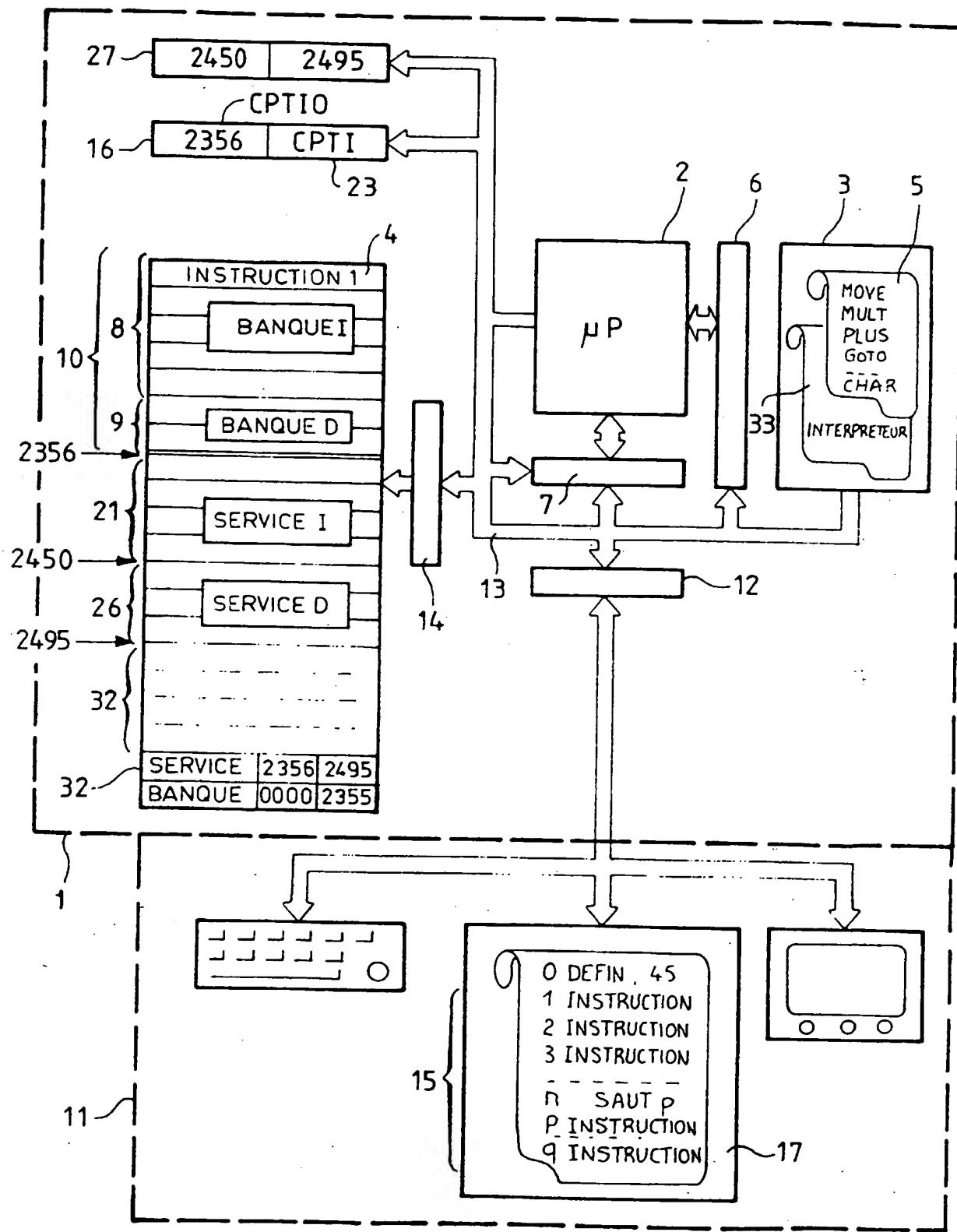
15 7 - Procédé selon la revendication 6, caractérisé en ce que

20 - on exécute le programme d'utilisation en vérifiant à chaque instruction interprétée à exécuter que les données ou les instructions auxquelles une instruction interprétée renvoie se trouvent à une adresse contenue dans les limites enregistrées dans le descripteur de la table de décision.

25 8 - Procédé selon l'une des revendications 6 à 7, caractérisé en ce que

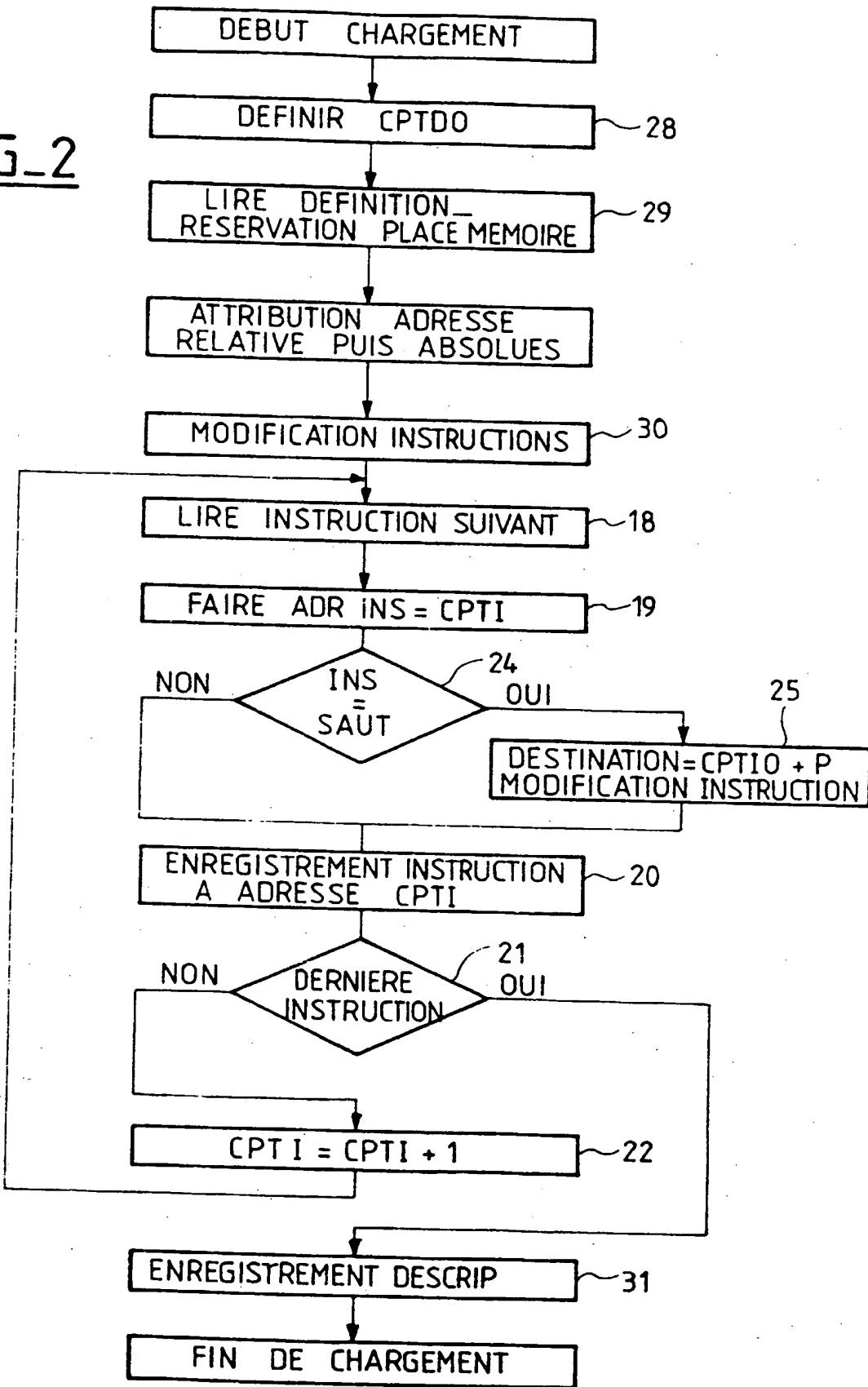
- on enregistre en mémoire de la puce le système d'exploitation, comportant le programme de chargement en mémoire et le programme interpréteur de commande, dès la constitution de cette puce.

FIG_1



2/3

FIG_2



3/3

FIG_3a

```

0 MOVE resul, 0
1 MOVE index, 1
2 MULT result, index
3 MOVE temp, 1
4 PLUS index, temp
5 INFE index, nain
6 BNZE 2

```

Description du service en langage évolué

FIG_3b

```

0 MOVE @ données: 0, 0
1 MOVE @ données: 1, 1
2 MULT @ données: 0, données: 1
3 MOVE @ données: 2, 1
4 PLUS @ données: 1, données: 2
5 INFE @ données: 1, donnees: 3
6 BNZE @ code: 2

```

Description du service en code instruction

FIG_3c

```

2356 MOVE 2450, 0
2357 MOVE 2451, 1
2358 MULT 2450, 2451
2359 MOVE 2452, 1
2360 PLUS 2451, 2452
2361 INFE 2451, 2453
2362 BNZE 2358

```

Description du service dans la carte

FIG_4

| Instruction | Opérande 1 | Opérande 2 | Description |
|-------------|------------|------------|--|
| MOVE | adr | val | Copie la valeur val à l'adresse adr |
| MULT | adr1 | adr2 | Multiplie le contenu de adr1 avec le contenu de adr2 et stocke le résultat à l'adresse adr1 |
| PLUS | adr1 | adr2 | Additionne le contenu de adr1 avec le contenu de adr2 et stocke le résultat à l'adresse adr1 |
| INFE | adr1 | adr2 | Positionne l'indicateur de comparaison à 1 si le contenu de adr1 est inférieur ou égal au contenu de adr2, à 0 dans le cas contraire |
| BNZE | adr | - | Déroute l'exécution du programme à l'adresse adr si l'indicateur de comparaison est différent de 0 |

REPUBLIQUE FRANÇAISE

INSTITUT NATIONAL
de la
PROPRIETE INDUSTRIELLE

RAPPORT DE RECHERCHE PRELIMINAIRE

établi sur la base des dernières revendications déposées avant le commencement de la recherche

N° d'enregistrement
national

FA 538241
FR 9616212

| DOCUMENTS CONSIDERES COMME PERTINENTS | | Revendications concernées de la demande examinée |
|---------------------------------------|--|--|
| Catégorie | Citation du document avec indication, en cas de besoin, des parties pertinentes | |
| X | EP 0 519 071 A (OMRON TATEISI ELECTRONICS CO) 23 Décembre 1992 | 1,2,4,5 |
| Y | * colonne 1, ligne 1 - colonne 2, ligne 49 * revendications 1,4-20,27-30,36; figures 7,8,14,15 * | 3,6,8 |
| Y | ELEKTRONIK, vol. 30, no. 8, 1981, MUNCHEN DE, pages 77-81, XP002039520 EBERHARD ENGER: "P-Code-Interpreter für einen 8-Bit-Mikroprozessor" * page 81, colonne de gauche, ligne 1 - ligne 11 * | 3 |
| Y | FR 2 667 171 A (GEMPLUS CARD INT) 27 Mars 1992 | 6,8 |
| A | * revendications 1-5; figures 1,2 * | 7 |
| A | ACM SIGPLAN NOTICES, vol. 30, no. 3, 1 Mars 1995, pages 111-118, XP000567085 GOSLING J: "JAVA INTERMEDIATE BYTECODES ACM SIGPLAN WORKSHOP ON INTERMEDIATE REPRESENTATIONS (IR '95)" * page 111, ligne 1 - page 114, ligne 21 * | 3,6,7 |
| | ----- | ----- |
| | | DOMAINES TECHNIQUES RECHERCHES (Int.CL.6) |
| | | G06F |
| Date d'achèvement de la recherche | | Examinateur |
| 2 Septembre 1997 | | Kingma, Y |
| CATEGORIE DES DOCUMENTS CITES | | |
| X | particulièrement pertinent à lui seul | T : théorie ou principe à la base de l'invention |
| Y | particulièrement pertinent en combinaison avec un autre document de la même catégorie | E : document de brevet bénéficiant d'une date antérieure à la date de dépôt et qui n'a été publié qu'à cette date de dépôt ou qu'à une date postérieure. |
| A | partient à l'encontre d'au moins une revendication ou arrière-plan technologique général | D : cité dans la demande |
| O | divulgation non-écrite | L : cité pour d'autres raisons |
| P | document intercalaire | A : membre de la même famille, document correspondant |